

Teil 2

weiter geht es mit dem **DPB**

das folgende Beispiel stammt aus einer [CP/A](#)-Implementation. Bei CP/A erfolgt die Sektorzählung ab 1, deshalb steht in sectran ein inc hl. Die Zählung ab 1 muss bei den direkten Zugriffen beachtet werden!

```
;-----  
--  
; Uebersetzung Sektornummer in CP/A  
;-----  
--  
sectran:    ld      h, b  
            ld      l, c  
            inc     hl          ;Sektoren zaehlen in CP/A ab 1  
            ret
```

Beispiel 2

Wir wollen ein RAM-Floppy ansteuern. Die **RAM-Floppy (NANOS)** hat folgende Eigenschaften:

- 256 K Gesamtkapazität
 - die RAM-Floppy kann einen Speicherbereich von 256 Byte in den Hauptspeicher einblenden

Ein Byte mit Adresse A17..A0 in der RAM-Floppy wird so angesprochen:

1. Ausgabe A17..A16 auf Port „Bank“,
 2. Ausgabe A15..A8 auf Port „HiAdr“,
 3. Einblenden in den Hauptspeicher (auf Adresse „Window“ bis „Window“+255,
 4. Zugriff auf „Window“+A7..A0

Für die Nutzung im CP/M soll außerdem eine Kopie von CCP+BDOS (5 KByte) auf der RAM-Disk gehalten werden, sinnvollerweise in Systemspuren.

Eine RAM-Floppy hat keine physischen Spuren, deshalb kann man die Aufteilung in virtuelle Spuren und Sektoren nach eigenen Ideen vornehmen.

Die Ansteuerung als Übersicht:

```

: 9 8: 7 6 5 4 3 2 1 0: : 0: :
Variante 1 :-----TRACK-----: :-----RECORD-----:
                           SECTOR

: : : : :
: 7 6: 5 4 3 2 1 0 : 3 2 1 0: :
Variante 2 :-----TRACK-----: -SECTOR-----: -RECORD-----:

```

Variant 1

Die Fenstergröße von 256 Byte bietet es an, die Spurgröße als 256 Byte zu wählen. Hi-Byte und Lo-Byte der Tracknummer sind dann direkt „Bank“ und „HiAdr“. Das macht die Ansteuerung besonders einfach.

also:

1 Track = 256 Byte (Fenstergröße)

d.h. 2 Records/track

wir brauchen damit $1600\text{h}/256 = 22$ Tracks f. Systemspur

insg. 1024 tracks \rightarrow DSM = $1023-22 = 1011$

wir wählen die kleinstmögliche Blockgröße 2k (1k gehen nicht wg. EXM, da DSM > 255)
und z.B. 128 Dir-Einträge (d.h. 2 Dir-Blöcke)

Für den DPB ergibt sich damit:

```

;DISKDEF 0,1,2,,2048,1012,128,0,22
dpb00: dw      2      ;SPT sectors per track
      db      4      ;BSF block shift factor
      db      15     ;BLM block mask
      db      0      ;EXM null mask
      dw      1011    ;DSM disk size-1
      dw      127    ;DRM directory max
      db      C0h    ;AL0 alloc 0
      db      0      ;Al1 alloc 1
      dw      0      ;CKS check size
      dw      22     ;OFS track offset
;
alv00: ds      007Fh    ;allocation vector
csv00: ds      0000      ;check vector

```

Die BIOS-Routinen zum Blocklesen und -schreiben verweisen auf folgende Routinen. Wegen der Spurgröße von 256 Byte = 2 Records muss ein Blocking/Deblocking erfolgen. Glücklicherweise ist das bei einer RAM-Disk nicht weiter schwierig umzusetzen, da innerhalb des Zugriffsfensters nur der angesprochene Bereich von 128 Byte gelesen bzw. verändert wird.

```

; Lesen von Diskette
READ:  CALL     ADRE
READ1: LDIR
      OUT     (READDI), A

```

```

OUT      (RAMDI), A
XOR      A
RET

; Schreiben auf Diskette
WRITE: CALL      ADRE
      EX      DE,HL
      JR      READ1-#

; Berechnung Adr.
ADRE:  OUT      (RAMEN), A
      OUT      (READEN), A
;
      LD      HL,(TRACK)
      OUT      (LDAH), L      ; hi-adr.
      OUT      (LDBB), H      ; Bank
      LD      HL, WINDOW      ; das ist eine xx00h-Adr.
      LD      a, (SECTOR)      ; 1 oder 2 (in CP/A wg. SECTRAN)
      CP      2
      jr      nz, ADRE0a
      LD      L,80h
ADREa: LD      DE,(DMAAD)
      LD      BC,128
      RET

```

Variante 2

Um eine kleinere Blockgröße nutzen zu können, muss die Anzahl der Spuren ≤ 256 werden. Da geht z.B. mit einer Spurgröße von 2 KByte.

1 Track = 2048 Byte
d.h. 16 Records/Track
wir brauchen damit $1600h/2048 = 3$ Tracks f. Systemspur
insg. 256 Tracks \rightarrow DSM = 255-3
kleinste Blockgröße 1k
und z.B. 64 Dir-Einträge (d.h. 2 Dir-Blöcke)

Diese Aufteilung ist aufgrund der kleineren Blockgröße günstiger, wenn viele kleine Dateien auf der RAM-Disk gehalten werden sollen. Auch wird weniger Platz für den Allocation Vektor ALVxx benötigt. Aber die Umrechnung logischer Track-Sektor \rightarrow Adr. f. RAM-Disk ist aufwendiger!

```

;DISKDEF 1,1,16,,1024,252,64,0,3
dpb01: dw      16      ;SPT sectors per track
      db      3      ;BSF block shift factor
      db      7      ;BLM block mask
      db      0      ;EXM null mask
      dw      251      ;DSM disk size-1
      dw      63      ;DRM directory max
      db      C0H      ;AL0 alloc 0
      db      0      ;Al1 alloc 1

```

```

dw    0          ;CKS check size
dw    3          ;OFS track offset
;
alv01: ds    0020h          ;allocation vector
csv01: ds    0000h          ;check vector

```

Read und Write sind wie oben implementiert, die Adressierung ist jetzt umfangreicher:

```

ADRE:  OUT    (RAMEN), A
      OUT    (READEN), A
;
;Adr. Fenster = (track*16+sector)/2
LD    HL,(TRACK)
ADD   HL,HL
ADD   HL,HL
ADD   HL,HL
ADD   HL,HL      ; HL = Track * 10h (SPT)
LD    DE,(SECTOR)
DEC   DE          ; wg. CP/A
ADD   HL,DE      ; HL := HL + Sector
XOR   A           ; A = 0, Cy = 0
RR    H
RR    L           ; HL := HL/2   ( da 2 Sektoren/Fenster )
RR    A           ; L Bit0 nach A Bit7 ( A = 0 oder 80h)
OUT   (LDAH), L   ; hi-adr.
OUT   (LDBB), H   ; Bank
LD    H, Hi(WINDOW)
LD    L,A
LD    DE,(DMA)
LD    BC,128
RET

```

From:

<https://hc-ddr.hucki.net/wiki/> - **Homecomputer DDR**

Permanent link:

https://hc-ddr.hucki.net/wiki/doku.php/cpm/write_a_bios/teil_2?rev=1517468245

Last update: **2018/02/01 06:57**

